

関数やローカル変数はCPUでどう実現されている？

# C言語がCPUの違いを抽象化するしくみ

[ご購入はこちら](#)

内田 公太

リスト1 同じC言語プログラムでもCPUが違うと機械語（アセンブリ言語）が変わる

```
int add(int a, int b) {
    a += b;
    return a;
}
```

(a) C言語ソースコード

8b 45 f8	mov eax, DWORD PTR [rbp-0x8]	; b を eax にロード
01 45 fc	add DWORD PTR [rbp-0x4], eax	; a に eax を足し込む

機械語

アセンブリ言語

(b) x86-64アーキテクチャの機械語とアセンブリ言語

b9400be9	ldr w9, [sp, #8]	; b を w9 にロード
b9400fe8	ldr w8, [sp, #12]	; a を w8 にロード
0b090108	add w8, w8, w9	; w8 に w9 を足し込む
b9000fe8	str w8, [sp, #12]	; w8 を a にストア

機械語

アセンブリ言語

(c) AArch64アーキテクチャの機械語とアセンブリ言語

CPUにより関数やローカル変数などの実現方法は異なります。しかし、C言語のレベルでは同じ書き方で問題ありません。これはC言語の抽象化能力のおかげです。

本章では、C言語がCPUの違いを抽象化するしくみを説明します。具体的には、あるソースコードが異なるCPUに対してどのようにコンパイルされるのかを見てみます。

また、本章以降では、具体的なレジスタ名や命令が数多く登場しますが、事前に詳しく知っておく必要はありません。

## CPUが実際に実行するコードは機械語

### ● C言語をコンパイルして機械語に変換

C言語がCPUの違いを抽象化する例として、リスト1(a)のプログラムを考えます。変数aに変数bの値を足すだけの非常にシンプルなC言語プログラムです。2つの変数はどちらもint型です。

通常、このプログラムを実行するには、コンパイルを行って機械語にします。例えばx86-64アーキテクチャでは`a += b`に相当する部分がリスト1(b)のような機械語になります<sup>注1</sup>。

機械語は単なる数値列<sup>注2</sup>であり、そのままでは理解しにくいので、対応するアセンブリ言語と日本語で

の説明を示します。

### ● 機械語（アセンブリ言語コード）を読んでみる

機械語の構造を簡単に説明します。第1部 Appendix 2では、アセンブリ言語と機械語について、命令やレジスタなども含めてもう少し踏み込んで解説しています。

リスト1(b)のADD命令(2行目)に注目したとき、機械語は`01 45 fc`の3バイトです。1バイト目はOPコードと呼ばれるもので、命令の種類(ADD r/m32, r32)を表します。

2バイト目はModR/Mと呼ばれるもので、2つのオペランドを指定します。ModR/M = 0x45を分解するとMod = 1, RM = 5, REG = 0となります。これはオペランドの1つが[RBP(ベース・ポインタ)+disp8]で、もう1つがEAXレジスタであることを示します。[RBP+disp8]はメモリを表す書き方で、RBPレジスタにdisp8を足したアドレスで指示示されるメモリを意味します。

3バイト目はディスペレースメントと呼ばれるもの

注1：GCCを使って、最適化を無効(-O0)でコンパイルしました。

注2：8bやf8が数字に見えないかもしれませんのが、れっきとした16進数表記の数字です。ちなみに8b 45 f8の3バイトを10進数で表すと139 69 248となります。